### (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出職公開發号 特開2002-165098 (P2002-165098A)

(43)公開日 平成14年6月7日(2002.6.7)

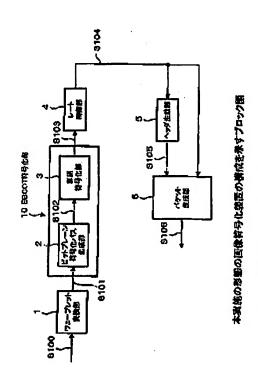
(51) Int.CL7		識別配号	FΙ			デー	四小*(参	考).
HO4N	1/41		H04N	1/41		В	5 C O 5	9
H03M	7/30		M C O H	7/30		A .	5C07	8
	7/40			7/40			6 J O 6	4
H04N	7/24		H04N	7/13		Z		
		:	<b>密查商</b> 求	5 牧館京	資求項の数23	OL	(全 )	5 P()
(21)山麒番号		特顧2000-359741(P2000-359741)	(71)出與人	000092185				
V				ソニー株式	<b>长会社</b>			
(22)出館日		平成12年11月27日(2000.11.27)		東京都品	们区北品川 6	T目?	<b>署35号</b>	
			(72) 発明者	福原 隆洲	昏			
				東京都品	们区北品川6	丁目?	器35号	ソニ
				一株式会社	此内			
			(72) 発明者	本村 青	<b>T</b>			
				東京都品	间区北品川 6	丁目7	据35号	ソニ
		•		一株式会社	<b></b>			
			(74)代理人	100080883	3			
		·		弁理士 村	松阪 秀盛			
		· ·						
							頁終風	に続く

# (54) 【発明の名称】 画像符号化装置及び画像符号化方法

# (57)【要約】

【課題】 本発明では、目標符号量を1回の符号化処理で実現し、計算負荷及び記憶負荷が少なく、且つ高い符号化効率の符号重制御を実現し、静止圏のみならず動画像や 様々な動画像に対しても、安定した符号量制御が実現出来る。

【解決手段】 との画像符号化裝置は、ウェーブレット変換部】と、ビットプレーン毎に符号化パスを生成するビットプレーン符号化パス生成部2と、符号化パス内で算術符号化を行う算術符号化部3と、生成された算術符号から目標の符号置になるように符号量を制御するレート制御部4と、符号置制御後の算術符号にヘッダを加えてパケットを生成するパケット生成部6と、該符号化パスをすべて処理して符号化コードストリームを生成した後、目標の符号室になるように符号化コードストリームの後ろを切り拾てる符号化コードストリーム切り拾て手段を設けた。



# 【特許請求の範囲】

【館水項】】 入力画像に対し、低域フィルタと高域フ ィルタを垂直・水平方向に施すフィルタリング手段と、 上記フィルタリング後の係数を、最上位ピット(MS) B) から最下位ビット(LSB)に至るビットプレーン に展開するビットプレーン生成手段と.

上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パ ス生成手段と.

上記符号化バス内で算術符号化を行う算術符号化手段

生成された算術符号から目標の符号室になるように符号 置を副御する符号置制御手段と、

符号量制御後の算衛符号にヘッダを加えてパケットを生 成するパケット生成手段とを有して構成される所定のフ ォーマットの符号化コードストリームによるパケットを 生成する画像符号化裝置において、

同該符号化パスをすべて処理して符号化コードストリー ムを生成した後、目標の符号置になるように符号化コー ドストリームの後ろを切り捨てる符号化コードストリー 置。

【請求項2】 入力画像に対し、低域フィルタと高域フ ィルタを垂直・水平方向に施すフィルタリング手段と、 上記フィルタリング後の係敷を、最上位ピット(MS B) から最下位ピット(LSB)に至るピットプレーン に展開するビットプレーン生成手段と.

上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パ ス生成手段と.

上記符号化パス内で算術符号化を行う算術符号化手段

生成された算術符号から目標の符号量になるように符号 置を訓御する符号置制御手段と、

符号量制御後の算衛符号にヘッダを加えてパケットを生 成するパケット生成手段とを有して構成される所定のフ ォーマットの符号化コードストリームによるパケットを 生成する回像符号化装置において、

同該符号化バス生成手段では、予め設定された目標の符 号量に達した時点で符号化を中止する符号化中止手段を 備えたことを特徴とする画像符号化装置。

【論求項3】 入力画像に対し、低域フィルタと高域フ 40 で. ィルタを垂直・水平方向に施すフィルタリング手段と、 上記フィルタリング後の係数を、最上位ピット(MS B) から最下位ビット (LSB) に至るビットプレーン に展開するビットプレーン生成手段と.

上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パ ス生成手段と.

上記符号化パス内で算術符号化を行う算術符号化手段

生成された算術符号から目標の符号量になるように符号 置を副御する符号置制御手段と、

符号量制御後の算衛符号にヘッダを加えてパケットを生 成するパケット生成手段とを有して構成される所定のフ ォーマットの符号化コードストリームによるパケットを 生成する画像符号化装置において、

同該フィルタリングによって生成されるサブバンド毎の 苻号化パス数を予め記憶しておく記憶手段と、

同該符号化パス生成手段では、この符号化パス数内で同 該符号化パスを終了する符号化パス終了手段とを備えて いること。

10 【請求項4】 請求項3記載の画像符号化装置におい

同該符号化パス生成手段によって生成された符号化コー ドストリームが目標の符号量を越えていた場合には、同 該符号化コードストリームの後ろを、目標の符号重にな るように切り捨てる符号化コードストリーム切り捨て手 段を備えたことを特徴とする回像符号化裝置。

【請求項5】 請求項3記載の画像符号化装置におい τ.

上記符号化パス生成手段において、サブバンド毎の符号 ム切り捨て手段を借えたことを特徴とする回像符号化裝 26 化パス数のパターンを複数個記憶しておく記憶手段と、 入力画像によって同談パターンを切り替える切替手段を 備えたことを特徴とする画像符号化装置。

【請求項6】 請求項5記載の回像符号化裝置におい

上記サブバンド毎の符号化パス数のパターンを切り替え る切替手段は、入力回像が連続した動画像であるとき、 1つ前の符号化フレームで発生した符号量が、目標の符 号量よりも大きかった場合には、より符号置が発生しに くいパターンを選び、逆に目標の符号量よりも小さかっ 30 た場合には、より符号置が発生し易いパターンを選ぶ道 択手段を備えたことを特徴とする画像符号化装置。

【請求項7】 請求項5記載の回像符号化裝置におい τ.

上記サブバンド毎の符号化パス数のパターンを切り替え る切替手段は、入力回像が連続した動画像であるとき、 現在の符号化プレームから抽出した特徴量の閾値判定に よって、パターンを切り替える閾値判定手段を備えたこ とを特徴とする画像符号化装置。

【請求項8】 請求項5記載の画像符号化裝置におい

上記サブバンド毎の符号化パス数のパターンを切り替え る切替手段による符号化パス数のパターン生成におい て、符号登発生をし易くするパターンとしては、サブバ ンド内の符号化バス数を多く設定し、符号置発生をし難 くするパターンとしては、サブバンド内の符号化バス数 を少なく設定する設定手段を備えたことを特徴とする国 **俊符号化装置。** 

【請求項9】 請求項1記載の画像符号化装置におい τ.

50 上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パ

3

ス生成手段において、符号化は所定の大きさのブロック 毎に独立して行われ、同該ブロックを跨って草筋符号化 の統計査測定は行われないことを特徴とする回像符号化 装置。

【請求項 1 () 】 請求項 2 記載の画像符号化装置において

上記ピットプレーン毎に符号化バスを生成する符号化バス生成手段において、符号化は所定の大きさのブロック 毎に独立して行われ、同該ブロックを跨って算術符号化の統計登測定は行われないことを特徴とする回像符号化 19 壊滅。

【請求項 1 1 】 請求項 3 記載の画像符号化装置において

上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パス生成手段において、符号化は所定の大きさのブロック 毎に独立して行われ、同該ブロックを跨って算術符号化 の統計査測定は行われないことを特徴とする回像符号化 装置。

【請求項12】 請求項1記載の画像符号化装置において

上記フィルタリング手段の後、サブバンドのフィルタ係数を量子化する量子化手段を、上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パス生成手段の前段部に設けたことを特徴とする画像符号化感置。

【請求項13】 請求項2記載の回像符号化装置において、

上記フィルタリング手段の後、サブバンドのフィルタ係数を量子化する量子化手段を、上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パス生成手段の前段部に設けたことを特徴とする画像符号化装置。

【請求項 1.4.】 請求項 3 記載の画像符号化装置において、

上記フィルタリング手段の後、サブバンドのフィルタ係数を量子化する量子化手段を、上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パス生成手段の前段部に設けたことを特徴とする画像符号化装置。

【請求項15】 請求項12記載の画像符号化鉄匠において

上記量子化手段は、生成されたサブバンドのウェーブレット変換係数をスカラ値の量子化ステップサイズで除算 40 することで実現されることを特徴とする回像符号化験 置。

【詰求項16】 請求項13記載の画像符号化鉄置において

上記量子化手段は、生成されたサブバンドのウェーブレット変換係数をスカラ値の量子化ステップサイズで除算することで実現されることを特徴とする回像符号化装

Œ,

【詰求項17】 請求項14記載の画像符号化装置において、

上記量子化手段は、生成されたサブバンドのウェーブレット変換係数をスカラ値の量子化ステップサイズで除算することで実現されることを特徴とする画像符号化装 億.

【論求項18】 請求項1記載の回像符号化装置において.

上記フィルタリング手段は、回像を所定の領域だけメモリに読み出し蓄積する蓄積手段と、蓄積され次第これら回像領域に対し、水平及び垂直方向のフィルタを掛けるフィルタリング手段によって実現されることを特徴とする固像符号化鉄図。

【請求項19】 請求項2記載の画像符号化装置において.

上記フィルタリング手段は、回像を所定の領域だけメモリに読み出し蓄積する蓄積手段と、蓄積され次第とれら回像領域に対し、水平及び垂直方向のフィルタを掛けるフィルタリング手段によって実現されることを特徴とする回像行号化鉄置。

【請求項20】 請求項3記載の回像符号化装置におい 20 て.

上記フィルタリング手段は、回像を所定の領域だけメモリに読み出し蓄積する蓄積手段と、蓄積され次第これら 画像領域に対し、水平及び垂直方向のフィルタを掛ける フィルタリング手段によって実現されることを特徴とす る画像符号化鉄置。

【詰求項21】 請求項1記載の画像符号化装置において

上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パス生成手段において、符号化パス毎に上記算術符号化手30 段の統計登測定を完了する測定完了手段と、ピットプレーンをレイヤ構造化するレイヤ構造化手段を備えていることを特徴とする画像符号化装置。

【語求項22】 請求項2記載の回像符号化装置において.

上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パス生成手段において、符号化パス毎に上記算衛符号化手段の統計査測定を完了する測定完了手段と、ピットプレーンをレイヤ構造化するレイヤ構造化手段を備えていることを特徴とする回像符号化装置。

5 【請求項23】 請求項3記載の回像符号化装置において、

上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パス生成手段において、符号化パス毎に上記草衛符号化手段の統計量測定を完了する測定完了手段と、ピットプレーンをレイヤ構造化するレイヤ構造化手段を備えていることを特徴とする画像符号化装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】との発明は、JPEG (Joint Photographic Experts

50

Group) - 2000 規格に基づいたフォーマットに よる符号化を行う画像符号化装置及び画像符号化方法に 関する。応用分野としては、静止画・動画像のデジタル カメラ、カムコーダ、監視用コーデック、放送用映像機 器のコーデック、ノンリニア福集機のコーデック、PD A(Personal Digital Assist ance) や携帯電話内臓のコーデック、PC (Per sona! Computer)上のオーサリング・ツ ール、回像編集ソフト、ゲーム、3次元CG(Comp uter Graphic)で用いるテキスチャの圧縮 10 器またはそのソフトウェア・モジュール等が主な利用分 野である。

### [0002]

【従来の技術】従来の代表的な画像圧縮方式として、「 SO (InternationalOrganizat ion for Standarization) (c.k. って標準化されたJPEG方式がある。これはDCT (Discrete Cosine Transfor m)を用い、比較的高いピットが割り当てられる場合に いる。ところが、ある程度符号化ビット数を少なくする と、DCT特有のブロック歪みが顕著になり、主観的に 劣化が目立つようになる。これとは別に最近、画像をフ ィルタバンクと呼ばれるハイパス・フィルタとローパス - フィルタを組み合わせたフィルタによって、複数の帯 域に分割して、それらの帯域毎に符号化を行う方式の研 究が盛んになっている。その中でも、ウェーブレット変 換符号化は、DCTで問題になる高圧縮でブロック歪み が顕著になるという欠点が無いことから、DCTに代わ る新たな技術として有力視されている。

【0003】2000年12月に国際標準化が完了する 予定のJPEG-2000規格は、このウェーブレット 変換に高能率なエントロビー符号化と算術符号化を組み 合わせた手段を採用しており、JPEGに比べて符号化 効率の大きな改善を実現している。しかし、これら国際 規格は、デコーダ側の規格のみを定めており、エンコー ダ側は自由に設計することが出来る。その反面。一般に 負荷が重いエンコーダの処理の軽減手段や、本発明で述 べるレート制御の効果的な手段については規格が存在し ないため、ノウハウの確立が何よりも重要になる。ま た。JPEGでは、目標の圧縮率を実現するためのレー ト制御が困難であり、目標値を得るまで複数回の符号化 を旅す必要も多々ある。これは、処理時間の増大に繋が ることから、符号化は1回で目標の符号登を得ることが 箜まれる。

#### [0004]

【発明が解決しようとする課題】以上の背景から、本発 明では、JPEG-2000規格に基づいたフォーマッ トによる符号化を行う画像符号化装置及び画像符号化方 法において、以下の課題を実現することを目的とする。

第1に、目標符号置を、1回の符号化処理で実現するこ と、第2に、レート制御の計算負荷及び記憶負荷が少な くて、且つ高い符号化効率の符号置制剤を実現するこ と。第3に、静止画のみならず動画像にも、安定した符 号量制御が実現出来ること。第4に、様々なタイプの動 画像に対しても、安定した符号登制御が真現出来るこ

### [0005]

【課題を解決するための手段】この発明のJPEG-2 ()()() 規格に基づいたフォーマットによる符号化を行う 画像符号化装置及び画像符号化方法は、入力画像に対 し、ウェーブレット変換を確すフィルタリング手段と、 ウェーブレット変換係数を、最上位ピット(MSB)か: **ら最下位ビット(LSB)に至るビットプレーンに展閲** するビットプレーン生成手段と、ビットプレーン毎に得 号化パスを生成する符号化パス生成手段と、符号化パス 内で算術符号化を行う算術符号化手段と、生成された算 衛符号から目標の符号置になるように符号置を副御する 符号量制御手段と、符号量副御後の算期符号にヘッダを は、良好な符号化・復号化画像を供することが知られて 20 加えてパケットを生成するパケット生成手段とから構成 されるJPEG-2000規格に基づいたフォーマット による符号化を行う画像符号化装置において、下記の3 通りの手段のいずれかしつを償えたものである。

> 【0006】第1の手段として、同該符号化パスをすべ て処理して符号化コードストリームを生成した後、目標 の符号畳になるように符号化コードストリームの後ろを 切り捨てる符号化コードストリーム切り捨て手段を備え たものである。

【①①07】第2の手段として、同該符号化パス生成手 30 段では、予め設定された目標の符号量に達した時点で符 号化を中止する符号化中止手段を備えたものである。 【0008】第3の手段として、同該フィルタリングに

よって生成されるサブバンド毎の符号化パス数を予め記 慥しておく記憶手段と、同該符号化バス生成手段では、 この符号化バス数内で同該符号化バスを終了する符号化 パス終了手段を備えたものである。

【0009】本発明によれば、以下の作用をする。この 発明のJPEG-2000規格に基づいたフォーマット による符号化を行う画像符号化裝置及び画像符号化方法 40 において、ウェーブレット変換を行うフィルタリング手 段は、入力画像を低域フィルタ・高域フィルタから構成 されるフィルタバンクによってフィルタリングを行い、 変換係数を算出する。特に低域のサブバンドを複数のレ ベルまで再帰的に変換する作用がある。置子化手段は、 通常良く用いられるスカラ量子化、即ち変換係数値を所 定のステップサイズで除算する作用がある。ビットプレ ーン毎に符号化パスを生成する符号化パス生成手段は、 所定の符号化プロック単位内の変換係数から、最上位ビ ット (MSB) から最下位ビット (LSB) に至るビッ トプレーンを構成して、同該符号化パスの処理を行う作

用がある。算術符号化手段は、符号化バス内から呼ばれて、統計費の測定を行い学習を行いながら所定の算術符号化を行う作用がある。生成された算術符号から目標の符号量になるように符号量のレート制御をする符号量制御手段において、目標の符号量に近づける様に、符号化コードストリーム切り捨て手段は上記符号化バスの一部を切り捨てる作用がある。

#### $\{0.010\}$

【発明の実施の形態】以下、この発明によるJPEG-2000 規格に基づいたフォーマットによる符号化を行 10 う画像符号化装置及び画像符号化方法の実施の形態について説明する。

【()()11】[第1の実施の形態]本実施の形態は、請 ☆項第1項に記載する本発明の一実施形態である。図1 は本実施形態の画像符号化装置の構成を示すプロック図 であり、入力画像に対してウェーブレット変換を縮すウ ェーブレット変換部1と、ウェーブレット変換係数を最 上位ビット(MSB)から最下位ビット(LSB)に至 るビットプレーンに展開するビットプレーン符号化パス 生成部2と、符号化パス内で算術符号化を行う算術符号 20 化部3と、生成された算術符号から目標の符号室になる ように符号畳を制御するレート制御部4と、ヘッダを生 成するヘッダ生成部5と 符号量制御後の算衛符号にへ ッダを加えてパケットを生成するパケット生成部6とを 有して構成される。ここで、ビットプレーン符号化パス 生成部2 および算術符号化部3 とでEBCOT (Emb edded Coding with Optimiz ed Truncation ) 符号化部1()を構成す る。

【①①12】次に本実施形態の画像符号化装置の動作に 30 ついて説明する。ウェーブレット変換部1におけるウェーブレット変換は、通常低域フィルタと高域フィルタから構成されるフィルタバンクによって実現される。従ってデジタルフィルタは通常複数タップ長のインバルス応答(フィルタ係数)を待っているので、フィルタリングが行えるだけの入力画像を予めバッファリングしておく必要がある。しかし本実施の形態では、図1の構成要素からは外してある。

【0013】上記によってフィリタリングに必要な最低限の画像S100を入力したウェーブレット変換部1で 40は、ウェーブレット変換を行うフィルタリングを行い、ここでウェーブレット変換係数S101が生成される。図4に、第2ステージまでウェーブレット分割したときのサブバンドを示す。尚、ウェーブレット変換は、通常図4の様に第2レベルまでの最低域サブバンドしし2と、低高域サブバンドLH2と、高低域サブバンドLL2と、最高域サブバンドHH2のように、低域成分を繰り返し変換する手段を取るが、これは画像のエネルギーの多くが低域成分に集中しているからである。

[10-0] 4] 尚。図4の場合には、ウェーブレット変換 50 56までの2のべき景で、道常使用される大きさは、3

のレベル数は2であり、この結果、第2レベルまでの最 低域サブバンドしL2と、低高域サブバンドLH2と、 高低域サブバンドHL2と、最高域サブバンドHH2 と、第1レベルの低高域サブバンドLH1と、高低域サ ブバンドHL1と、最高域サブバンドHH1の計でつの サブバンドが生成される。尚、ウェーブレット変換手段 では、通常低域成分のみを再帰的にフィルタリングする が、これ以外の手段も存在することは言うまでもない。 【0015】次に、ウェーブレット変換係数S101を 入力して、ビットプレーン符号化パス生成部2でエント ロビー符号化が行われる。本実施の形態では、特にJP EG-2000規格で定められたEBCOT (Embe dded Coding with Optimize d Truncation)と呼ばれるエントロピー符 号化を例に取りながら説明する(参考文献:ISI/IEC FD IS 15444-1, JPEG-2000Part-1 FDIS, 18 August 200 6)。

【0016】EBCOTの説明の前に、ビットブレーンの概念について図5を用いて説明する。図5Aは縦4個、横4個の計16個の係敷から成る量子化係敷を仮定している。この16個の係敷の内、絶対値が最大のものは13で、2進表現にすると1101になる。このようにそれぞれウェーブレット変換係数S101による係数値を有している。

【0017】EBCOT符号化を実行する場合、図5Bに示すように、ウェーブレット変換係数S101による係数値の絶対値を最下位ピット(LSB:LeastSignificant Bit)から最上位ピット(MSB:Most Significant Bit)までの各ピットで順次スライスするようにして各サンプルに対応する「1」または「0」の係数値を有する絶対値のピットブレーン(以下、これを絶対値ピットプレーンという。)、この場合、4種類の絶対値ピットプレーンを生成すると共に、図5Cに示すように、各係数値の「+」「-」の符号のピットプレーン(以下、これを符号ピットブレーンという。)を生成する。

【0018】従って、同図5Bの絶対値のビットプレーンは4つのプレーンから構成される。 各ビットプレーンの要素はすべて0か1の数を取ることは自明である。他方、符号は-6が唯一負の数でそれ以外は0または正の数である。従って、符号のプレーンは同図5Cのようになる。

【①①19】EBCOTは、所定の大きさのブロック毎にそのブロック内の係数の統計置を測定しながら符号化を行う手段である。置子化係数をコードブロック(code-block)と呼ばれる所定のサイズのブロック単位に、エントロピー符号化する。コードブロックは、MSBからLSB方向にピットプレーン毎に独立して符号化される。コードブロックの縦橋のサイズは4から256年での2000を急で、通常使用される大きまは、3

2×32、64×64、128×32等がある。ウェー ブレット領域の係数値がn ビットの符号付き2進数で表 されていて、ビットOからビットn-2がLSBからM SBまでのそれぞれのピットを表すとする。残りの1ビ ットは符号である。コードブロックの符号化は、MSB 側のピットプレーン(bit-plane)から順番 に、次の3種類の符号化パス(pass)によって行わ れる。

【0020】EBCOT符号化では、絶対値ピットプレ ーン内の係数値に対する符号化方式として、シグニフィ 10 カンスプロパゲーションバス(Significanc ePropagation Pass), マグニチュー ドリファイメントパス (Magnitude Refi nement Pass) およびクリーンナップパス { Cleanup Pass}と呼ばれる3種類の符 号化パスが規定されている。

【① 021】3つの符号化バスの用いられる順序は図6 で示される。図6において、最初にMSB側のビットプ ップパス(Cleanup Pass)によって符号化 20 される。続いて順次LSB側に向かい、ビットプレーン (bit-plane) (n-3). ピットプレーン (bit-plane) (n-4)・・・ビットプレー ン (bit-plane) (0)の各ピットプレーンの 符号化が、3つの符号化パス(pass)をシグニフィ カンスプロパゲーションバス(Significanc e Propagation Pass), マグニチュ ードリファイメントパス (Magnitude Ref inement Pass) そしてクリーンナップパス る。

【①①22】ただし、実際にはMSB側から何番目のビ ットプレーンで初めて1が出てくるかをヘッダに書き、 はじめのオール()のビットプレーンは符号化しない。 [()()23] この順序で3種類の符号化パス(pas s)を繰返し用いて符号化して行き、任意のビットプレ ーンの任意の符号化パス (pass) までで符号化を打 ち切ることにより、符号量と回貨のトレードオフを取る ことによりレート制御を行う。

[1) () 2.4] 次に、係数の走査 (スキャニング) につい 40 て図?を用いて説明する。図?において、コードブロッ ク(code-block) は高さ4ピクセルである4 個の係数長にストライプSTに分けられる。ストライプ STの幅はコードブロック(code-block)の 幅に等しい。スキャン順とは、1個のコードブロック (code-block) 内のすべての係数をたどる順 香で、コードブロック(code-block)の中で は上のストライプSTから下のストライプSTへの順 序、ストライプSTの中では、左の列から右の列へ向か っての順序、列の中では上から下へという順序である。

各符号化パス(pass)においてコードブロック(c ode-block)のすべての係数が、このスキャン 順で処理される。

【0025】以下、3つの符号化パス (pass) につ いて述べる。まず、第1に、シグニフィカンスプロパゲ ーションパス(Significance Propa gation Pass) について説明する。あるビッ トプレーンを符号化するシグニフィカンスプロパゲーシ ョンパス(Significance Propaga tion Pass)では、8近傍の少なくとも1つの 係数がシグニフィカント (Significant)で あるようなノンシグニフィカント(non-Sign ıficant) 係数のビットプレーン(bıt-pl ane)の値を算術符号 化する。その符号化したビッ トプレーン (bit-plane) の値が1である 場 台は、符号が+であるか、-であるかを続けて算術符号

【0028】 ここでシグニフィカンス (Signifi cance)という言葉について説明する。シグニフィ カンス (Significance) とは、各係数に対 して符号化器が持つ状態で、シグニフィカンス(Sig nificance)の初期値はノンシグニフィカント (non-Significant) を表すり、その係 数で1が符号化されたときにシグニフィカント(Sig nificant)を表す1に変化し、以降常に1であ り続けるものである。従って、シグニフィカンス(Sェ gnificance)とは有効桁の情報を既に符号化 したが否かを示すフラグとも含える。

【0027】次に、第2に、マグニチュードリファイス (Cleanu p Pass)の順序で用いて行われ 30 ントバス (Magnitude Refinement Pass) について説明する。ビットプレーン(bi t-plane)を符号化するリファイメントパス(R efinement Pass)では、ピットプレーン (bit-plane)を符号化するシグニフィカンス プロバゲーションパス(Significance P ropagation Pass)で符号化していない シグニフィカント(Signi╏icant)な係数の ビットプ レーン(りょも‐plane)の値を算術符 号化する。

> 【0028】そして、第3に、クリーンナップパス(C leanup Pass) について説明する。 ビットプ レーン(bıt-plane)を符号化するクリーンナ ップパス (Cleanup Pass)では、ビットプ レーン(bıt-plane)を符号化するシグニフィ カンスプロパゲーションパス (Significanc e Propagation Pass)で符号化して いないノンシグニフィカント(non-Signifi cant)な係数のビットプレーン(bit-plan e) の値を算術符号化する。その符号化したビットプレ 50 ーン (b t t - p l a n e) の値が1である場合は符号

が+であるか-であるかを続けて算術符号化する。 【()()29】尚、以上の3つの符号化パス(pass) での算術符号化では、コードプロック単位毎に算術符号 化の統計置を測定しながら、ケースに応じて2C(2e roCoding), RLC (Run-Length Coding), SC (Sign Coding), M R (Magnitude Refinement)が使 い分けられる。ここでMQ符号化と呼ばれる算術符号が 用いられる。MQ符号化は、JBIG2(参考文献:IS O/IEC FDIS 14492, "Lossy/Lossless Codingof Bi-le 10 yel Images", March 2000) で規定された学習型の2 **値算術符号である。JPEG−2000規格では、すべ** ての符号化パス (pass) で台計19種類のコンテキ ストがある。

【0030】以上が、ビットプレーン毎に符号化パスを 生成する符号化パス生成部2、算術符号化部3の、JP EG-2000組格の手段を実例に取った説明である。 尚、前記真施の形態の様に、ビットプレーン毎に符号化 パスを生成する符号化パス生成部2において、ブロック 毎に独立して符号化を行い、且つ算術符号化の統計量測 20 定を同該符号化プロック(上記例ではコードプロック (code-block))内に閉じて処理する内容 は、請求項9でクレイムされている。

【①①31】続いて図1を用いて後段の処理について説 明する。レート制御部4では、すべてのピットブレーン 符号化バスの処理を行った後で、算術符号化部3の出力 である算術符号S103の符号置をカウントして、目標 の符号登に達した時点で、それより後の算術符号を切り 捨てる。従って、全ビットプレーンの符号化パスを処理 するので負荷が大きいが、符号量をオーバーする直前で 30 ら、現実的ではない。 切り捨てる符号化コードストリーム切り捨て手段を取る ため、確実に目標の符号量に抑えるととが出来る。

【0032】符号量制御完了後の算術符号S104を入 力したヘッダ生成部5では、例えば同該算衛符号510 4を元にしてコードブロック(code-block) 内での付加情報(例えばコードブロック(code-り lock)内の符号化パス(pass)の個数や圧縮コ ードストリームのデータ長等)をヘッダS105として 出力する。更に、パケット生成部6では、上記算術符号 S104とヘッダS105とを合わせてパケットS10 40 6を生成・出力する。

【①①33】[第2の箕槌の形態]本実施の形態は、請 求項第2項に記載する一実施形態である。第1の実施形 騰のレート制御部4では、すべてのビットプレーン符号 化パスの処理を行った後で、符号化コードストリーム切 り捨て手段により符号化コードストリーム(算術符号) を切り捨てたが、より符号化の負荷を軽減するために、 符号化中止手段により算術符号 8103より送出される 符号量を鴬時カウントしながら、目標の符号置に達した 時点で同該符号化処理を中止する。この場合には、レー 50 1である。

ト副御部4では、算衛符号S103より送出される符号 登の累積値と目標符号置とを常時カウントして比較して いる必要があり、第1の実施形態よりもレート副副部4 での動作が複雑になる。しかし前述のように、全ビット プレーンの符号化パスを符号化する必要がないので、符 号化の負荷は軽減される利点がある。

12

【0034】[第3の実施の形態]本実施の形態は、請 求項第3項に記載する一夷施形態である。図2は本実施 形態の他の画像符号化装置の構成を示すプロック図であ り、図1の構成に加え、フィルタリングによって生成さ れるサブバンド毎の符号化バス数を予め記憶しておく符 号化パステーブル7を償えている。

【0035】次に動作について説明する。ウェーブレッ ト変換係数S101は、第1の実施の形態で述べた様 に、ビットプレーンに展開されてビットプレーン毎に符 号化パスが生成される。ここで、目標の符号量を得るた めに、どの符号化パスを選んで、どの符号化パスを切り 捨てるかがレート制御のポイントであるが、画質に与え る影響は符号化パスによっても変わり、且つその符号化 パスがどのサブバンドにあるかでも変わる。

【0036】従って、情報理論的には、コードブロック {code-block)内の符号化パスの符号量と、 それを切り捨てることによって生じる歪み置く画質の劣 化に関係する)を計算して、レートディストーション (Rate-Distortion) 理論の観点から最 適になるように、その符号化パスを切り捨てるか、選択 するかを決定するのが選想である。しかし、この制御具 現のためには、非常に負荷の高い計算と、歪み壁を記憶 するための大きなメモリを用意する必要があることか

【0037】そこで、本実施形態では、予めサブバンド 毎に、コードブロック (code-block) 内の荷 号化バス数の上限値を設定しておき、それ以上の符号化 パスがある場合には、符号化パスを強制的に切り捨てる 符号化パス終了手段を取る。この場合、ウェーブレット 変換係数を展開したビットプレーン上での、符号化パス 数の最大値を把握する必要がある。これは、サブバンド 毎の符号化パス敷を予め設定した符号化パス・テーブル 7を参照することによって実現される。

【0038】図8は、ロスレス (Loss Less) で符号化を行う場合、即ち全ビットプレーンの符号化パー スを処理した場合の想定される符号化パスの最大値であ る。図8において、第2レベルまでの最低域サブバンド LL2の符号化パス数は25、低高域サブバンドLH2 の符号化パス敷は28、高低域サブバンドHL2の符号 化パス数は28、最高域サブバンドHH2の符号化パス 数は31、第1レベルの低高域サブバンドし目1の符号 化パス数は28. 高低域サブバンドHL1の符号化パス 数は28、最高域サブバンド月月1の符号化パス数は3

【0039】これらの数値は、JPEG-2000規格 で定義されているガードビットG(オーバフロー予防の ための保護ビット)=2ビット、ウェーブレット変換を ロスレス(Loss Less)対応の可逆型5×3フ ィルタ (5、3 はフィルタのタップ長) を使った場合を 想定している。この場合には、図8で示されている以上 の符号化パスは、原理的に起こらないことが知られてい る(詳しくは前述のJPEG-2000 FDIS規格 書に記述されている)。また本実施の形態は、入力画像 データが、8ビット/コンポーネント(bit/com 19 ponent)の場合を想定している。

【① ①4 ①】次に、図9は別のタイプーAの符号化パス のパターンである。図9において、第2レベルまでの最 低域サブバンドしし2の符号化パス数は20、低高域サ ブバンドLH2の符号化バス数は19. 高低域サブバン FHL2の符号化パス数は19、最高域サブバンドHH。 2の符号化パス数は18. 第1レベルの低高域サブバン FLH1の符号化パス数は12、高低域サブバンドHL 1の符号化パス数は12、最高減サブバンドHH1の符 号化パス数は7である。

[()()41] 図9のタイプ-Aの符号化パスは、図8の ロスレス (Loss Less) 対応のものよりも、す べてのサブバンドで、符号化パス数が少ないことがわか る。とれによって符号置の発生が少なく抑えられる。

【① 042】続いて図10は他のタイプーBの符号化パ スのパターンである。図10において、第2レベルまで の最低域サブバンドLL2の符号化パス数は23. 低高 域サブバンドしH2の符号化パス数は21、高低域サブ パンド日L2の符号化パス数は21. 最高域サブバンド HH2の符号化パス数は20、第1レベルの低高域サブ 30 パンドし日1の符号化パス数は14. 高低域サブバンド HL1の符号化パス数は14、最高域サブバンドHH1 の符号化パス数は7である。

【①043】図10は、図9よりも全体的にサババンド 内の符号化パス数が多くなっている。これは符号室の発 生を促進させているので、図10の場合は、図9の場合 よりは多くの符号置が発生する。尚. これは請求項8に よってクレイムされている。

【①①4.4】上記録作によってビットプレーン毎に符号 化パスを生成する符号化パス生成部2で選択された、ビ 40 ットプレーン毎の符号化パスS102で、算衛符号化部 3が呼び出され、算衛符号S103が生成される。それ 以降の動作は、第1の実施形態と同様である。

[()()45] [第4の実施の形態] 本実施の形態は、請 **☆項第4項に記載する一実施形態である。前記第3の寒** 施の形態では、符号化パステーブル?によりサブバンド 毎の符号化パス数を予め制限しておくことで、レート制 御部4において符号置をコントロールする符号化パス終 了手段を採っているが、あくまで符号化パス単位の制御 であるため、高精度の符号量制御という点では不十分で 50 ーム当たりの画像の符号量またはそのフレームに割り当

【0046】従って、更に追加手段として、レート制御 部4で算衛符号S103の情報置を監視し、目標の符号 置を超えていた際には、符号化コードストリーム切り捨 て手段により目標の符号量になるまで前記算術符号\$1 ()3を切り捨てる動作を行う。これによって高錯度の符 号量副御が真現される。尚、この内容は、請求項4でク レイムされている。

14

【①①47】 [第5の実能の形態] 本実施の形態は、請 求項第5項に記載する一実施形態である。前記第4実施 の形態では、サブバンド毎の符号化パス数を予め挟めた 符号化パステーブル7を用意して、それ以上の符号化パ スが発生した際には符号化コードストリーム切り捨て手 段によりそれを切り捨てることで符号量制御を行ってい た。しかし、入方画像は多種多様であり、サブバンド毎 内の符号化パス数のパターンを登録した符号化パステー ブルを彼数個用意しておき、画像によってそれらを切り 替える切替手段は有効である。これによって、常に符号 畳をコントロールしながら符号化を行うことが出来る。 20 尚、この内容は、請求項5でクレイムされている。

【①①48】[第6の真鍮の形態]本実施の形態は、請 求項第6項に記載する一夷施形態である。本真施形態 は、前記第5の実施形態の応用例である。入力固像が動 画像 (連続する静止画として扱うことが可能) であった 場合、前述の様に、画像によっては符号化が困難で多く の符号置が発生するものもあれば、符号化が容易で符号 置の発生が少ないものもある。従って、 これらの様々な 画像に対して、1パターンの前記符号化パステーブルを 参照して符号化パス数を決定することは得采ではない。 【0049】従って、また図8から図10に符号化パス 数を示した様に、以前に符号化した画像の発生符号量、 または現在の画像の特徴を利用することで、効果的な符 号量制御を行うことが出来る。本真施形態は、1つ前の 画像の発生符号量を利用するものである。具体的には、 1 つ前の画像の発生符号量を記憶保持しておき、もしこ の符号置が予め決められた1フレーム当たりの画像の符 号量またはそのフレームに割り当てられた符号量を上回 っていた際には、現在の符号化対象画像は、発生符号登 を抑制する方向に制御すべきである。

【0050】従って、選択手段により複数個用意された 符号化パスの参照テーブルの中から、発生符号量が少な くなるテーブルを選択し、これを参照する。尚、前記符 号化パス数と関係してくるので、この符号化パス数を微 妙に変えたテーブルを多く用意しておけばおくほど、細 かい副御が可能になることは言うまでもない。しかしそ の分。多くの記憶容量が必要になるので、実際のトレー ドオフを考慮して、テーブルの数は決定することにな

【①①51】逆に、もし符号置が予め決められた1フレ

てられた符号量を下回っていた際には、現在の符号化対 泉画像は、発生符号置を増加する方向に制御すべきであ り、選択手段によりそれに相当するテーブルを選択すれ は良い。

【10052】[第7の実施の形態]本実施の形態は、請 求項第7項に記載する一実施形態である。本実施形態 は、前記第5の実施形態の応用例である。本実施形態で は、入力回像が剪回像であった場合、現在の符号化対象 画像の特徴費を利用して、前記テーブルを選択する。具 体的には、例えばウェーブレット変換係数の絶対値和を 19 取り、閾値判定手段によりとの値がある閾値よりも大き い時には発生情報置が多いと判断して、符号置発生を抑 制する符号化パステーブルを選択する。また、画像を殺 つかの部分領域に分割して、それら領域内の回素の分散 値和を取り、これを閾値判定しても良い。この分散値が 標準よりも大きい場合には、細かなテキスチャが存在す ると判断出来るので符号量が多くなるとみなし、符号登 発生を抑制する符号化パステーブルを選択する。

【0053】遺に、同該分散値が小さい場合には、符号 置発生を増やすテーブルを選択する。尚、これらの処理 20 はいずれも閾値処理を行うのが通常であり、予め分散値 の関値を殺つか決めておき、閾値判定手段によるその闘 値との大小判定によって、符号化パステーブルを選択す ることになる。

[0054] [第8の実施の形態] 本実施の形態は、請 **永項第12、13、14項に記載する一実施形態であ** る。とれまでに述べた実施形態では、ウェーブレット変 換後の変換係數をビットプレーンに展開したが、図3の 機に、ウェーブレット変換部1とピットプレーン符号化 バス生成部2との間に、量子化部8を設ける。従って、 ウェーブレット変換係数S101は量子化部8で量子化 されて、置子化係数S108が出力される。

【① 055】量子化手段としては、通常ウェーブレット 変換係数S101を置子化ステップサイズで除算するス カラ量子化が一般的であり、JPEG-2000の規格 にも同技術は含まれている。またウェーブレット変換係 数S101のスカラ置子化手段については、請求項11 でクレイムされている。

[0056] 量子化係数S108は、ビットプレーン符 第1の実施形態で述べた様に、コードブロック(cod e-block)毎に符号化パスが生成される。量子化 手段によって、道常量子化係数S108の絶対値は前記 ウェーブレット変換係数S101の絶対値よりも小さく なるので、肩胛されるビットプレーン数もそれだけ少な くなる特徴がある。

【0057】ビットプレーンに展開されたコードブロッ ク (code-block) 毎の符号化パスS109か らは、それぞれ必要に応じて算術符号化部3が呼び出さ れて、算術符号S110が出力される。以降の動作は既 50 て、このウェーブレット変換係数はバッファ手段である

に述べたものと同様で良い。

【1)058】尚、この置子化手段を使って、結果として 図9、図10で示した様な各サブバンド毎の符号化パス 数になる機に量子化を行えば、前記実施形態と同様の目 的を実現出来ることは言うまでもない。この粉、前記ビ ットプレーン符号化パス生成部2での、符号化パス生成 の手段は省略することが出来る。

【① 059】 [第9の実施の形態] 本実施の形態は、請 永項第18、19、20項に記載する一英施形態であ る。前記第1の実施形態で述べたウェーブレット変換手 段は、低域フィルタと高域フィルタを水平・垂直方向に かけ、それを複数のサブバンドが得られるまで繰り返し 行うことで実現されると述べた。しかし全国面のウェー ブレット変換を行う手段は、全回面の固案サンプル数だ けの変換係数を記憶・保持しておく必要があり、 入力回 俊のサイズが大きい場合には現実的では無い。従って、 ラインバッファに必要最低限の入力画像または係敷を記 얪・保持しておき、ウェーブレット変換を繰り返し行い ながら、随時フィルタリングに必要な画景サンプルを入 力するフィルタリング手段を採れば良い。

【0060】通常、ウェーブレット変換のフィルタリン グを行うのに用いるフィルタは複数タップのフィルタで あり、このフィルタリングに必要なだけライン数が蓄積 されれば、直ちにウェーブレット変換フィルタ処理が真 行出来る。

【① 061】図11か6図14は、上記ウェーブレット 変換及びウェーブレット分割処理に関する具体的な動作 を示すラインベース・ウェーブレット変換の処理を示す 図である。図11において、まずステップ\$1で、入力 36 画像 110のデータライン 111の1ライン毎にデータ 読み出しメモリ手段であるラインバッファ 112 に蓄積 して、ステップS2で、ラインバッファ112内のデー タに対して垂直フィルタが可能になるまで1ライン毎に データを蓄積する。

【0062】図12において、ラインバッファ112内 にウェーブレット変換の垂直フィルタリングに必要なだ けのライン数が蓄えられたならば、ステップS3で、量 直フィルタリングを行い、続いて水平フィルタリングを 行う。この時点で低域側の4つのサブバンド(LL2, 号化パス生成部2でビットプレーンに展開されて、前記 40 LH2, HL2、HH2)のウェーブレット変換係数値 が決定しており、ステップS4で、量子化対象のサブバ ンド係数120で示す高域側の3つのサブバンド(LH 1、 HL 1, HH1) に対しては置子化を実行する。こ れにより置子化済みのサブバンド係数ライン121が生 成される。

【①①63】一方、ステップ5で、最低域サブバンド (LL2) のウェーブレット変換係数は、再びラインバ ファ112に蓄積され、これは垂直フィルタリングに必 要なだけのライン数が蓄えられるまで継続する。従っ

ラインパファ112に蓄積されている。また、ステップ S6で、前記最低域サブバンドのバッファ内に垂直フィ ルタリングに必要なだけのライン数が蓄えられたなら は、次のウェーブレット分割ステージ生成のために垂直 フィルタリングに続いて、水平フィルタリングを実行す

【0064】この結果、図13の左図に示す様に、ステ ップS7で、最低域サブバンドの第2ステージの4つの サブバンドのウェーブレット変換係数値130がここで 確定するので、直ちに後段の置子化を行い、置子化係数 10 号化バス毎の発生符号置を計算して書き込む場合より を出力する。

【① 0 6 5 】尚、前記ステップ S 2 の操作のウェーブレ ット変換の垂直フィルタリングに必要なだけのライン数 を答える場合(分割ステージ数が1の場合に相当)や、 スチップS5の操作の垂直フィルタリングに必要なだけ のライン数を蓄える場合(分割ステージ数が2の場合に 相当)には、ウェーブレット変換係数を、バッファに記 (後・保持しておく必要がある。この時、各分割ステージ での1ライン毎のウェーブレット変換係数がバッファに 順盤に送られ、ここで記憶される。

[0066] 一方、ステップS3の操作やステップS6 の操作での、垂直フィルタリングの際にはバッファ部に 巻稿された必要なライン数分のウェーブレット変換係数 を、バッファから読み出して、これらに垂直フィルタリ ングを掛ける。以上の動作をすべての分割ステージが終 了するまで継続する。

【0067】ステップS8で、既に述べた手段によって 高域側の第1分割ステージのサブバンド(LH1、HL 1、HH1)の量子化係数のライン数131が、コード ブロック(code-block)のエントロピー符号 39 化、本実施の形態では、特にJPEG-2000規格で 定められたEBCOTの処理単位のブロックの高さ

(H) に到達した時点で、エントロピー符号化としてE BCOTを実行する。

【() () 6.8 】図 1.4 において、更に、同様にして、ステ ップS9で、低域側の第2分割ステージのサブバンド (しし)の置子化係数のライン数140が、ブロックベ ースのエントロビー符号化としてEBCOTの処理単位 のブロックの高さ(H)に到達した時点で、このエント 側の第1分割ステージのサブバンド(L目1、HL1. HH1)はEBCOT実行済み置子化係数領域141と なる。以上の操作を必要なウェーブレット分割レベルま で繰り返し実行することで、すべての画面のウェーブレ ット変換+量子化+エントロピー符号化を完了する。

【0069】[第10の実施の形態]本実施の形態は、 請求項第21 22、23項に記載する一実施形態であ る。既に請求項 1、請求項 2、請求項 3 記載に関する実 施形態で、ビットプレーン符号化パス生成部2で生成し たビットプレーン内の符号化パスから算衛符号化部3が 50

呼び出されて、算術符号を出力する動作については述べ た。この場合、貨衛符号の統計量測定は、隣接する符号 化バスでは継続して行われる。これによって符号化効率 を向上させることが出来るが、符号化パスの独立性を考 感して、統計量測定を完了する測定完了手段により符号 化パス毎に算術符号の統計量測定を完了することも出来

18

【①①70】との場合、符号化パス毎の発生符号量をパ ケットヘッダに書き込むことが出来るので、複数個の符 も、処理手順が容易になるという利点がある。また、こ れによって1つのビットプレーンに符号化パスの個数だ けパケットが出来るので、レイヤ構造化手段によりこの マルチ・パケットのレイヤ構造化をすることで、エラー 対策に用いることができ、ワイヤレス送信に用いること が可能なJPEG-2000規格のプログレッシブ機能 を実現することが出来る。

【0071】上述した実施の形態によれば、JPEG-2000に進拠した符号化コードストリームを生成する 20 符号化装置及び手段を実現する上、従来規格外のために 検討が十分にされていない符号置制御手段を効率良く真 現する効果がある。また、符号登制御の際の計算負荷 を、レート歪み特性を考慮した手段に比べて軽減する効 **泉があるので、高速な符号化を行えるという効果もあ** る。従って、動画像に対して単位時間当たり多くのフレ 一ム数を符号化する効果もある。

#### [0072]

【発明の効果】以上の様に、この発明によれば、JPE G-2000規格に準拠した符号化コードストリームを 生成する画像符号化裝置及び手段を実現する上、従来規 格外のために検討が十分にされていない符号置制御手段 を効率良く冥現する効果がある。

【1)()73】また、符号室副御の際の計算負荷を、レー ト歪み特性を考慮した手段に比べて軽減する効果がある ので、高速な符号化を行えるという効果もある。従っ て、助画像に対して単位時間当たり多くのフレーム数を 符号化する効果もある。

【0074】更に、符号化バス数をサブバンド毎に決め たテーブルを参照する手段を備えているので、変動の激 ロビー符号化としてEBCOTを実行する。なお、高域 40 しい動画像の符号置制御でも、最適なテーブルを選択す ることで、宮時正確な制御を行う効果がある。また、レ ート歪み特性を考慮した手段に比べても遜色のない高回 質を提供する効果もある。

### 【図面の簡単な説明】

【図1】本実施形態の画像符号化装置の構成を示すプロ ック図である。

【図2】他の画像符号化装置の構成を示すプロック図で ある.

【図3】他の画像符号化装置の構成を示すプロック図で ある.

【図4】第2ステージまでウェーブレット分割したとき のサブバンドを示す図である。

【図5】ビットプレーンの説明図であり、図5Aはウェ ープレット変換係数、図5 Bは係数の絶対値のビットプ レーン、図50は係数の符号のビットプレーンである。

【図6】 JPEG-2000 規格の符号化パスの処理手 順を示す図である。

【図7】コードブロック内のスキャニング経路を示す図 である。

ブレット分割数=2)である。

【図9】ある符号化パス数を示した図(ウェーブレット 分割数=2)である。

【図10】他の符号化パス数を示した図(ウェーブレッ ト分割数=2)である。

【図11】ラインベース・ウェーブレット変換の処理を 示す図 (その1) である。

【図12】 ラインベース・ウェーブレット変換の処理を 示す図 (その2) である。

【図13】ラインベース・ウェーブレット変換の処理を\*20

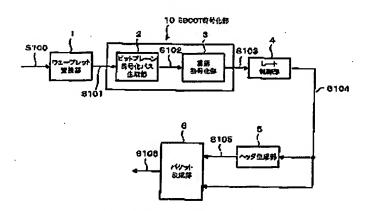
\*示す図(その3)である。

【図14】ラインベース・ウェーブレット変換の処理を 示す図(その4)である。

#### 【符号の説明】

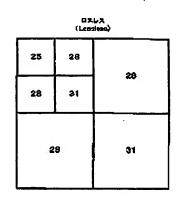
1……ウェーブレット変換部、2……ピットプレーン符 号化パス生成部、3……算術符号化部、4……レート制 御部、5……ヘッダ生成部、6……ハケット生成部、7 -----符号化パス・テーブル、8 ·----量子化部、S 1 0 0 ······ 入力画像。S101……ウェーブレット変換係数、 【図8】ロスレス用の符号化パス数を示した図(ウェー 10 S102……ビットプレーンに展開されたウェーブレッ ト変換係数、S103……算術符号、S1.04……レー ト副御後の算術符号、S105……ヘッダ、S106… …パケット化された符号化コードストリーム、S107 -----符号化パス・テーブルから読み出された符号化パス 数、S108……量子化係数、S109……ビットプレ ーンに展開された置子化係敷、S110……算術符号、 S 1 1 1 ……レート制御後の算衛符号、S 1 1 2 ……へ ッダ、S113……パケット化された符号化コードスト リーム

[図1]



本実施の影脳の画像符号化数数の構成を示すプロック図

【図8】

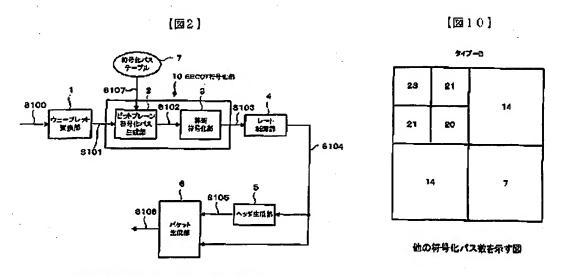


ロスレス(Lossless) 用の符号化パス数を示す図

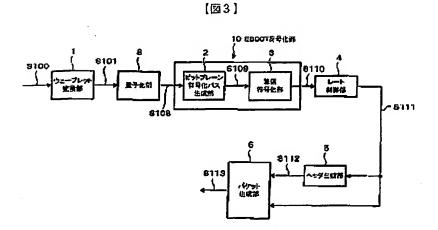
[図9]

20	19	12
18	18	12
1.	2	7

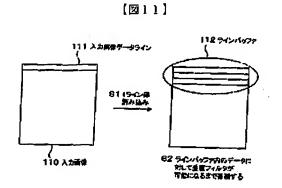
ある符号化パス数を示す回



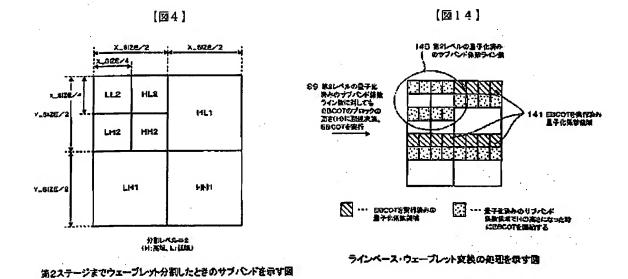
他の画像符号化装置の構成を示すプロック図



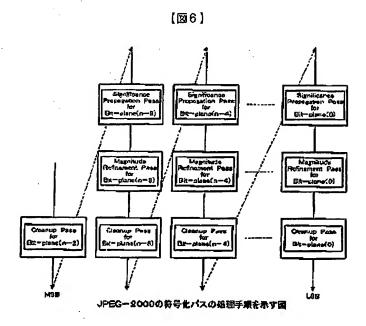
他の画像符号化装置の構成を示すプロック図



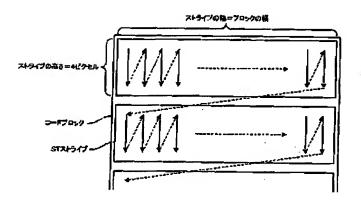
ラインベース・ウェーブレット変換の処理を示す図



ビットプレーンの説明図

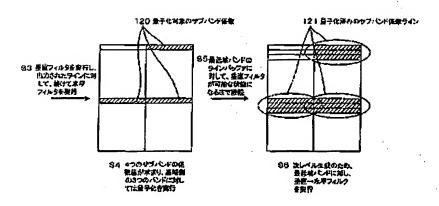


[図?]



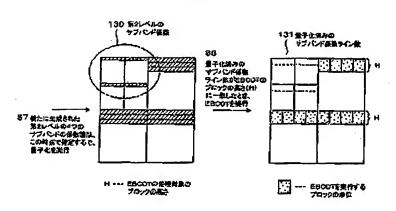
コードブロック内におけるスキャニング経路を示す団

[図12]



#### ラインペース・ウェーブレット交換の処理を示す図

[図13]



ラインベース・ウェーブレット変換の処理を示す図

# フロントページの続き

F ターム(参考) 5C059 KK08 KK22 MA00 MA24 MA27 MA35 MC38 ME11 PP01 RB16 RB19 RC24 UA02 UA15 5C078 AA04 BA53 CA01 DB19 5J064 AA02 BA10 BA13 BA16 BB09 BC02 BC11 BC16 BC18 BD02 【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載

【部門区分】第7部門第3区分

[発行日] 平成15年6月20日(2003.6.20)

【公開香号】特開2002-165098 (P2002-165098A)

【公開日】平成14年6月7日(2002.6.7)

【年通号数】公開特許公報14-1651

【出願香号】特願2000-359741 (P2000-359741)

# 【国際特許分類第7版】

H04N 1/41 H03M 7/30 7/40 H04N 7/24

[FI]

, 2

H04N 1/41 B H03M 7/30 A 7/40 H04N 7/13 Z

### 【手統循正書】

【提出日】平成15年3月4日(2003.3.4)

【手統續正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】発明の名称

【補正方法】変更

【補正内容】

【発明の名称】 画像符号化装置

【手続箱正2】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【補正方法】変更

【補正内容】

### 【特許請求の節囲】

【語求項 1 】 入力回像に対し、低域フィルタと高域フィルタを垂直・水平方向に能すフィルタリング手段と、上記フィルタリング後の係数を、最上位ビット(MSB)から最下位ビット(LSB)に至るビットプレーンに展開するビットプレーン生成手段と

上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パ ス生成手段と、

上記符号化パス内で算術符号化を行う算術符号化手段 L

生成された算術符号から目標の符号量になるように符号 置を制御する符号置制御手段と、

符号室制御後の貨幣符号にヘッダを加えてパケットを生成するパケット生成手段とを有して構成される所定のフォーマットの符号化コードストリームによるパケットを生成する回像符号化装置において、

同該符号化パスをすべて処理して符号化コードストリー ムを生成した後、目標の符号置になるように符号化コー ドストリームの後ろを切り捨てる符号化コードストリーム切り捨て手段を備えたことを特徴とする画像符号化 に に 。

【語求項2】 入力回像に対し、低域フィルタと高域フィルタを垂直・水平方向に縮すフィルタリング手段と、 上記フィルタリング後の係敷を、最上位ピット (MSB) から最下位ピット (LSB) に至るピットプレーン に展開するピットプレーン生成手段と

上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パス生成手段と、

上記符号化パス内で算術符号化を行う算術符号化手段 と

生成された算術符号から目標の符号量になるように符号 置を副御する符号置制御手段と、

符号量制御後の算衛符号にヘッダを加えてパケットを生成するパケット生成手段とを有して構成される所定のフォーマットの符号化コードストリームによるパケットを生成する画像符号化装置において、

同該符号化バス生成手段では、予め設定された目標の符号量に達した時点で符号化を中止する符号化中止手段を 備えたことを特徴とする画像符号化装置。

【語求項3】 入力画像に対し、低域フィルタと高域フィルタを垂直・水平方向に能すフィルタリング手段と、上記フィルタリング後の係数を、最上位ピット(MSB)から最下位ピット(LSB)に至るピットプレーンに展開するピットプレーン生成手段と、

上記ピットプレーン毎に符号化パスを生成する符号化パ ス生成手段と、

上記符号化パス内で算衛符号化を行う算衛符号化手段 と 生成された算術符号から目標の符号型になるように符号 置を制御する符号置制御手段と、

符号量制御後の算術符号にヘッダを加えてパケットを生成するパケット生成手段とを有して構成される所定のフォーマットの符号化コードストリームによるパケットを生成する画像符号化装置において、

同該フィルタリングによって生成されるサブバンド毎の 符号化パス数を予め記憶しておく記憶手段と、

同該符号化パス生成手段では、この符号化パス数内で同 該符号化パスを終了する符号化パス終了手段とを備えて いることを特徴とする回像符号化装置。

【請求項4】 請求項3記載の画像符号化装置において

同該符号化パス生成手段によって生成された符号化コードストリームが目標の符号量を越えていた場合には、同該符号化コードストリームの後ろを、目標の符号量になるように切り捨てる符号化コードストリーム切り捨て手

段を備えたことを特徴とする画像符号化装置。

【請求項5】 請求項3記載の画像符号化装置において

上記符号化パス生成手段において、サブバンド毎の符号 化パス数のパターンを複数個記憶しておく記憶手段と、 入方画像によって同該パターンを切り替える切替手段を 備えたことを特徴とする画像符号化鉄置。

【語求項6】 語求項5記載の回像符号化装置において

上記サブバンド毎の符号化バス数のバターンを切り替える切替手段は、入力回像が連続した動画像であるとき、1つ前の符号化フレームで発生した符号置が、目標の符号量よりも大きかった場合には、より符号置が発生しにくいバターンを選び、逆に目標の符号量よりも小さかった場合には、より符号置が発生し易いバターンを選ぶ選択手段を備えたことを特徴とする回像符号化感置。